Searching PAJ

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

01-177156

(43)Date of publication of application: 13,07,1989

(51)Int.Cl.

G06F 15/16 G06F 12/00

GO6F 15/21

(21)Application number : 62-332197

(71)Applicant : CASIO COMPUT CO LTD

(22)Date of filing:

31.12.1987

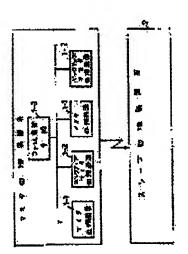
(72)Inventor: MOTOIKE KATSUHIKO

HORIE SHUICHI

(54) DATA SOURCE AND SINK

(57)Abstract:

PURPOSE: To secure the safety of the file information by storing various file information into plural scattered master processors and the back-up master processors. CONSTITUTION: A master processor system comprises plural master processors 1-1 set in response to various file information, and plural back-up master processors 1-2 which store the file information containing the same contents as those file information allocated to the processors 1-1. In case at least one of those master processors of the master processor system has a trouble, etc., and the working of the system is stopped, a file rewriting means 1-3 erases the file information having a lower priority order allocated to another processor based on the file priority order which is previously decided in accordance with various file information. At the same time, the means 1-3 produces the file information allocated to the stopped processor. Thus the safety of the file information is secured.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

Date of sending the examiner's decision of rejection

Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's

@ 日本国特許庁(JP)

①特許出願公閱

平1 - 177156 @ 公 開 特 許 公 報 (A)

®Int_Cl.* G 06 F 15/16	識別記号 3 7 0 3 0 2	庁内整理番号 M = 6745 = 5B E = 8841 = 5B		❷公開	平成1年(198	89) 7月13日
12/00 15/21 G 07 G 1/14	3 1 0	Z - 7230-5B 8610-3E	審査請求	未請求	発明の数 1	(全8頁)

9発明の名称 データ送受信装置

> 頤 昭62-332197 の特

顧 昭62(1987)12月31日 **多比**

克 本 池 他発 明 者

東京都西多摩郡羽村町栄町3丁目2番1号 カシオ計算機 株式会社羽村技術センター内

秀 明 ②発

東京都西多摩郡羽村町柴町3丁目2番1号 カシオ計算機

株式会社羽村技術センター内

カシオ計算機株式会社 人 の出 額 弁理士 町田 俊正 つん 理

東京都新宿区西新宿2丁目6番1号

1. 発明の名称

データ送受信を置

2. 特許請求の範囲

マスタ処理装置系としスレープ処理装置系との 間でデータの送受信を行うマスタ・スレープ方式 のデータ送受信装置において、

前記マスタ処理数国系は各種のファイル情報に 対応して設けられた権数台のマスタ処理数理と、 この複数台のマスタ処理装置に誤り当てられた? ァイル情報と同一内容のファイル情報記憶する複 数台のバックアップマスタ処理袋型とを鍛え。

かつ前記マスタ処理装置系の少なくとも1分が 稼動停止状態となった際に、各機のファイル機械 に対応して予め込められているファイルの優先戦 位にしたがって他の処理姿貌に関り当てられてい る優先顧伎の低いファイル情報を拍去すると共 に、鉄動停止状態の処理装置に割り当てられてい

たファイル情報を作成するファイル当替手段と、 を共国したことを特殊とすゲータ送交俗装置。

3. 発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

この意明は、マスタ処理談領系とスレーブ処理 **装置系との間でデータの途受信を行うマスタ●ス** レープ方式のデータ送受信装置に関する。

【従来の技術】

従来、大坂西篤においては、複数台の電子式 キャッシュレジスタ (BCR) を構内専用回線を 介して依続したマスタ·スレーブ 方式の P O S シ ステムが採用されている。

この後のPOSシステムにおいては、各種のフ ァイル許似、鉄文はPLUファイル、プローティ ングキャッシャファイル(超当孝莉ファイル)、 ネガティブファイル(信用売りの無効リストファ イル)、取引別ファイル等、膨大な蚤のファイル 特限を必要としていた。

特開平1~177156(2)

この場合、マスタ処理装置系には各種のファイル情報を記憶するマスタ処理装置の他。このマスタ処理装置と同一内容のファイル情報を記憶するが、クタップマスタ処理装置が設けられており、マスタ処理装置が稼動不能な停止状態となった。 バックアップマスタ処理装置にマスタを登録することによってファイル情報の安全性を破保している。

[発明が解決しようとする問題点]

しかしながら、マスタおよびパックアップマス タの双方の処理装置が共に移動停止状態となった 数にはファイル情報の安全性を確保することがで きない。

そこで、複数台のパックアップマスタ処理装置を設けることも考えられるが、同一内容のファイル情報を複数台のパックアップマスタ処理装置に配慮させることは、システム全体として膝大な景のファイル情報を配位させなければならない。

この発明の課題はファイル協権のセキュリティ

れているファイルの優先順位にしたがって他の処理装置に対り当てられている優先順位の低いファイル情報を勃ますると共に稼動停止状態の処理装置に対り当てられていたファイル情報を作成するファイル電話手段1-3が設けられている。

[作用]

この須明の手段の作用は次の通りである。

いま、複数台のECRによって構築されたPO システムを例に挙げて使男する。このPOSシ ステムのファイル特 根 としては、例え、PLU ファイル、フローティングキャッシャファイル、 キガティブファイル等が用 強されていると共に、 ファイルの重要性に応じて予めその優先類似もの カられている。ここで、優先期似は、あいかっ カトレリファイル、ネガティブファイル、フロー ディングキャッシャファイルの扇に設定されているものとする。

をして、マスタ処理装置系1には何之ほ、PL Uファイル用のマスタ処理装置1~1とバック を向ふさせると共に、システム全体として効率良くファイル妨視を配位することができるようにすることである。

[周跏成を舒決するための手段]

この免例の手段は次の通りである。

マスタ処理交配系 1 (第1回の優能プロック図を参照、以下向に)は、スレープ処理装置系 2 との間でデータの送受信を行うマスタ・スレープ方式のデータ送受信装置、例えば P O S システムを構成する。

そして、マスタ処理整質系1は各種のファイル 情報に対応して設けられた複数台のマスタ処理数 配1-1と、この複数台のマスタ処理数数1-1 に関り当てられたファイル情報と同一内容のファ イル情報を配位する複数台のパックアップマスタ 処理装数1-2とを備えている。

また、マスタ処理監督系1にはその中の少なく とも1分が放散等によって報動停止状態となった 数に、各種のファイル情報に対応して予め込めら

アップマスク処理提設 1 ~ 2、 フローティング キャッシャファイル用のマスタ処理装置 1 ~ 1 と バックアップマスタ処理装置 1 ~ 2 、 ネガティ プファイル用のマスタ処理装置 1 ~ 1 とバックア ップマスタ処理装置 1 ~ 2 が設けられている。

いま、アレリファイル用のマスタ処理被囚 1 ー 1 が線動停止状態となった場合について説明すると、ファイル背唇手段 1 ー 3 は、 優先順位の最も低いファイル情報、 即ち、フローティングキャッシャファイルを起位するバックアップマスタ処理 改改 1 ー 2 の内容を前去すると共に、 原効停止状態の処理決敗、 即ち P L U ファイルの、マスタ処理 決政 1 ー 1 に対り当てられていた P L U ファイルを作成する。

したがって、糸髪のファイル情報を複数台のマスク処理姿質 1 ~ 1. バックアップマスタ処理強 数 1 ~ 2 に分散して記憶させたので、システム全体として効率良くファイル値程を配位させることができると共に、重要ファイルのマスタ処理姿質 1 ~ 2 が共

特朗平1-177156(3)

に収動停止状態となったとしてもそのファイル内容は他のマスク処理装置1-1、バックアップマスク処理装置1-2に作成されるので、少なくとも重要ファイルに対してそのセキュリティを保証することができる。

「字体份」

以下、第2図~第11回を参照して一葉焦例を 説明する。

第2回は複数台のRCRを接続したPOSシステムの概要を示すシステム構成図である。

このPOSシステムは大型店舗等に採用され、マスタ地理装置系(以下、マスタ系と称する) 11に複数系統のスレーブ処理装置系(以下スレープ系と称する)12……を構内専用回線13を介して披起した構成となっている。ここで、マスタ系11対よび各スレープ系12は、売場別に対応している。また、このPOSシステムには、フロッピーディスク装置14およびゲートウェイ回路 16が激けられている。なお、ゲートウェイ国際 15はマスタ系11とスレープ系12との間の伝 迄断を得得するもので、それらの間で選受性が可 値であるかでかを示す数分ピフラグG 甘がセット される。

ティングマスタ、BCRLI-5がネガティブマ スタとして機能している。また、アレジファイル を記憶するバックアップマスタECRをPLUバ ックアップマスタ、クローティングファイルを足 位するパックアップマスタECRをフローティン グバックアップマスタ、ネガティブファイルを範 位するパックアップRCRをネガティブパックア ップマスタと定義すると、6台のもCR全て正常 に級勢している状態においては、BCR11-2 がPLUパックアップマスタ、BCR11~4が フローティングバックアップマスタ、ECRII - 6 がネガティブバックアップマスタとして緑色 している。また、8台のRCRL1~1~11~ 6のうちECR11~1がその他の人えー2~ 11-6に対してマスタ、ECR11-2~11 - 日がスレープとして健能している。そして各 ECRII-1~11-6は対応するファイル協 保を起還するメモリRI~R6を有し、対応する メモリRL~R6に対してデータの書き込みお よび捻み出し動作を制御する。なお、春メモリ

R I ~ R 6 は失々取引期フローチャートを設住する他、快速するスレープ派マスタ I 2 - I に配位されている各種のフローチャート特权のうち、目己が記位するファイル特別と同一種類のファイル情報(関中を例付して示す)も監修する構成となっている。

スレーブ系12は次の和く構成されている。即 ち、スレーブ系12はマスタ12-1と複数台の スレーブ8GR(以下、スレーブと称する)12 -2~12-6を有し、春スレーブ12-2~ 12-6は通常、スレーブ系マスタ12-1との 間でデータの送受量を行うが、スレーブ系マスタ 12-1が線動停止状態となったとき(ダウンし たとき)にはゲートウェイ四點15を介してマス タス11との間でデータの送受母を行う。

また、スレーブ系マスタ 1 2 - 1、スレーブ 1 2 - 2 - 1 2 - 6 は対応するメモリュ1 - m 8 に対してデータの含き込みおよび読み出し動作を 行う。ここで、スレーブ系マスタ 1 2 - 1 に対応 するメモリュ1 はその処場に関するアエびフロー

特開半1-177156 (4)

チャート、フローティングキャッシャファイル、ネガティブファイル、取引別ファイル等を配位し、生た各スレーブ12-2~12-8に対応するメモリ四2~四6は、夫々取引別ファイル等を記載する機成となっている。

第3 間~第5 図は、フロッピーディスクを登録 1 4 に記憶されているシステム制御物を示し、 第3 図はサウンカウグ 情報 8 4 図はサウンカウグ 情報 1 1 - 6 を 図中左便から順にマシン1~マシンはマスタボ 1 1 - 6 を 図中左便から順にマシン1~マティングキャッシャファイル、ネガティグファイルを記憶するマスタ、バックアップマスタがどのマシンであるかを特定する為の情報である。

また、ダウンフラグは、PLUファイル、フローティングキャッシャファイル、ネガティブファイルを記憶するマスタ、バックアップマスタのうちどれがダウンしているかを示す情報で、それが、"O"のとまには、正常稼動している状態。

相手欠からの応答有無を調べ(ステップAlー3)、応答がなければリトライカウンタの値に「1」を加算するインクリメント処理(ステップ Alー4)を行ってその値が予め設定されている所定値は達したかでかをチェックする(スポが 所定値なステップ Alー2に戻り、データ送信を対める。この結果、データ送信をのが無ければダウンと認識するが(ステップ Alー5)、所四回数のようイ中に応答が有れば、正常線動状態と認識する(ステップ Slー7)。

このようにしてダウン認識を行なったら第5例のステップA2に進み、ダウン認識したECRに対応するダウンフラグをオンさせる。 そして、ダウンカウンタの値に「1」を加算するインクリメント処理(ステップA3)を行ったのち、その個が奇数が偶数かを調べる(ステップA4)。

いま、マスタ系 1 1 全体としてのダウン回数が 奇数、例えば 1 回目のダウンではステップ A 5 に 更に、競先順化は、マスタ系11での奇食回目のダウン、偶数回目のダウンに対応してファイルの重要版に応じた優先順位を示し、容数回目のダウンでは、優先順位の高いものからPLUファイル、ネガティブファイル、フローティングキャッ

"」"のよさにはダウン状恐を示している。

サンでは、 便先順位の高いものからPLUファイル、 ネガティブファイル、 フローティングキャッシャファイルの顔、 偶数回目のダウンではPLUファイル、 フローティングキャッシャファイル、 ネガティブファイルの耐である。

次に、水災施例の効作について説明する。

羽 6 図はマスダ系11の動作を示すフローチャートである。

先手、マスタ系11のいずれかのBCRが他のBCRにデータを送信する際に、送信元のECRは送信先のBCRのダウン状態を創べる(ステップA1)。

この場合、第7図の送信サブルーチンにしたがってダウン状態の認識を行う。即ち、リトライカウンタをクリアし(ステップA1-1)、データを送信する(ステップA1-2)。 その結果、

進み、盗数倒日のグウンに対応する優先順位(第 5 阕参照)にしたがってファイル情報の変更を行 う(前8回参照)。 即ち、いま、8CR11~1 (PLUマスタ) がダウンしたものとすると、1 四日(奇数四日)のダウンではフローティングキ ャッシャファイルが最も優先順位が低いので、こ の場合には、フローティングパックアップマスタ として課徒しているECR11-4のメモリR4 に記憶されているプローティングキャッシャファ イルを全てクリアする。そして、PLUパックア ップマスタとして機能していた8CR11-2を PLUマスタとして機能させ、また、フローティ ングマスタとして機能していたECR11-3の ファイル内容を置き母えてPLUパックアップマ スタとして破俗させる。更に、フローティングパ ックアップマスタとして機能していたECR11 - 4 をフローティングマスタとして機能させる。 なお、5CR11-5、11-6は通常と阿様に ネガティブマスタ、ネガティブパックアップマス タとして概能している。

特開平1-177156(5)

このようにPLUマスタとして概能していた BCR111-1がダウンすると、他のBCR11 -2~11-6は第8図に示すような機能に変更 される。そして、ステップA6に進み、この機能 変更に応じてマシン情報を書き替える(第9図参 儒)。

 ティブファイルよりも観先順位が高くなっている。したがって、2回目のダウンではネガティブバックアップマスタが削除される。そして、ステップA6に進み、マシン情報が費き替えられるみ、この場合、マシン情報は第10回に示す何くとなる。

更に、マスタ系で3個目のダウンが是生すれば フローティングマスタが開除され、4回目のダウンが発生するとネガティブマスタが削除される。

なお、ステップALでダウン無しと判断される とステップABに汲み、遊常変行される各種の処 理(PLU登録等)が行なわれる。

次に、スレープ系12の動作を第11回を参照して説明する。允ず、スレープ12~2~12~6のうちPLU別登録を行う何れかのスレープからPLUデータを入力すると、入力されたPLUデータをスレープ系マスタ12~1に遊館する為に送低パッファにセットする(ステップB1)。そして、第7回の送館サブルーチンが実行され(ステップB2)、その結果、スレープネマスタ

12-1がダウンしていれば(ステップB3)、ゲートウェイ回路 15内の選受信フラグGWに応じてマスタ系 11との間でデータの送受信が可能であるか否かを関べる(ステップ B4)。いま、他のスレープ等との関でデータの送受信を実行するが、回線が空いては、送受信不可能となってが、回線が空いている送信可能状態であればステップB5に進み、第7間の送信サブルーチンが実行される。その結果、マスタ系 11から応答があれば(ステップ B6)、それにしたがったデータ処理(PLU 最級)を実行する(ステップB7)。

このようにスレープ系12においてスレーブ系マスタ12-1に対するパックアップマスタを設けなくともスレープ祭マスタ12-1がダウンした場合にはマスタ系11に対してデータの送受信を行うことにより、アレリ登録が可能となる。

变形应用例

なお、上記実施併は各種のファイル情報として

PLUファイル、フローティングキャッシャファイル、ネガティブファイルについて説明したが、その他のファイル、例えば、部品別ファイル、品格別ファイル等であってもよく、更にPOSシステムに供らず、パーソナルコンピュータを構放したその他のデータ送気信装置であってもよい。

[発明の効果]

この是別は、ファイル情報のセキュリティを向上させることができると共に、システム会体として効率及くファイル情報を配位することができる。

4. 図面の簡単な説明

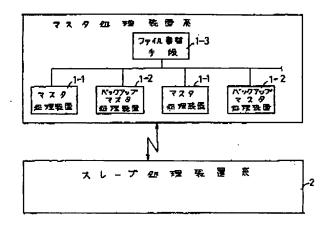
第1回はこの発明の機能プロック図、第2図~ 第11回は実施例を示し、第2回はシステム構成 図、第3回はマシン仿明、第4回はダウンフラ ダ、第5回は仮先順位を設男する公の図、第5回 はマスタ系11の動作を示すフローチャート、第 7回は送信サブルーチン、第8回はアエリマスタ

特別平1-177156(6)

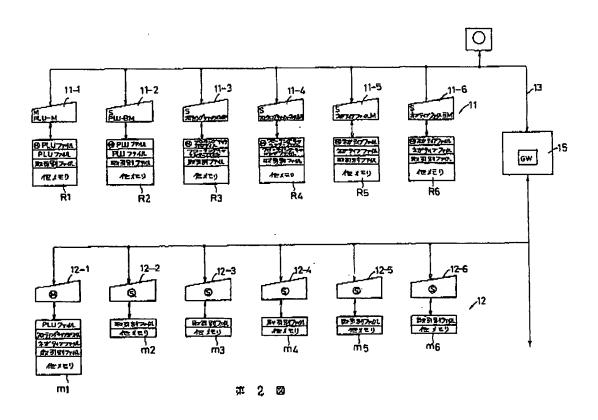
として機能していた B C B がダウンした時、それに伴ってその他の B C B の最低が変更された状態を示す 図、郊 9 図 および 郭 1 0 図 はダウン回数に応じて 書き替えられたマンン情報を示す 図、第 1 1 図 はスレーブの動作を示すフローチャートである。

11…ーマスタ系、11~1~11~6…… BCB、12……スレーブ系、13……精内専用 回鉄、14……フロッピーディスク装置。

物 許 嵌 闡 人 ニカシオ計算機株式会社



箅] 図



狩開平1-177156(7)

マシン情報
マスター パックアット
マスター マスター
PLU マシン! マシン2
フローアング
キャッシャー マシン3 マシン4
オカアイブ
ファイル マシン5 マシン6

第 3 図

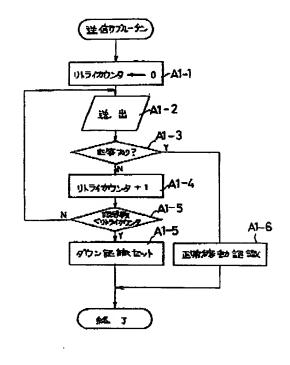
<i></i>				
	72 9-	パックアップ マスター		
ЬГП	0	0		
フローナイング キャッシャー	0	o_		
スか ブィブ ファイル	0	٥		

第 4 図

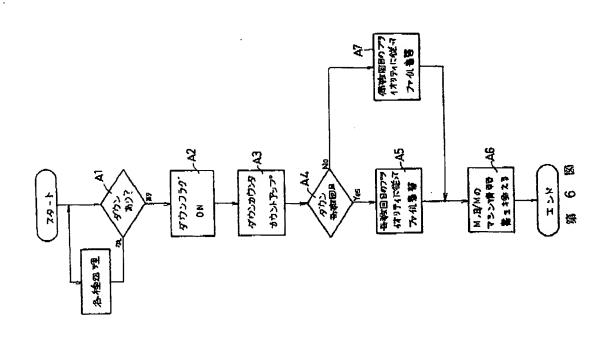
優先順位

	今 ウン	偶数回回ゥ ケウン
1	PLU	₽LU
2	ネか ティブ ヴァ イル	フローライング モマッシャー
3	フロップ(ング	ネか チャブ フォイル

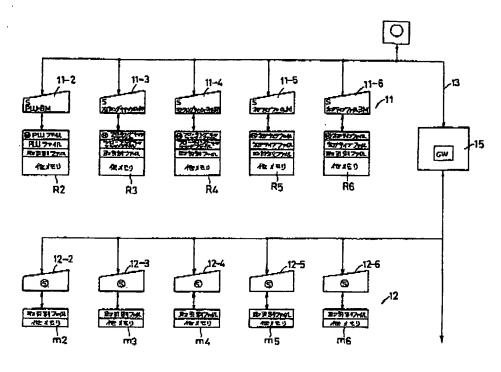
第 5 図



第7回



特別平1-177156(8)



8 ⊠

	マスター	バックアップ
PL U フマイル	マシン2	マシン3
フローティング キャッシャファル	マシン(
ネマッティファ ファイル	てシン 5	マシン6

第 9 図

	マスタ	ハックアップ
PLU ファ <i>イ</i> ル	マシン3	マシン4
フローティング キャッシャファイル	マシン5	_
オマ・テー フ* ファイル	マシン6	-

第 10 図

